(19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号 特表2002-514326 (P2002-514326A)

(43)公表日 平成14年5月14日(2002.5.14)

### 審査請求 未請求 予備審査請求 有 (全 38 頁)

(21)出願番号 特顧平10-522345 (86) (22)出顧日 平成9年11月6日(1997.11.6) (85)翻訳文提出日 平成11年5月8日(1999.5.8) (86)国際出願番号 PCT/IB97/01626 (87)国際公開番号 WO98/21683 (87)国際公開日 平成10年5月22日(1998.5.22) (31)優先権主張番号 60/030,639

(32)優先日 平成8年11月8日(1996,11,8)

(33)優先権主張国 米国(US)

(31)優先権主張番号 08/964, 388

(32)優先日 平成9年11月6日(1997.11.6)

(33)優先権主張国 米国(US)

(71)出願人 フィンジャン ソフトウェア, リミテッド イスラエル国, 42945 ケファー・ハイム

(72)発明者 トウボウル,シュロモ

イスラエル国, 42945 ケファー・ハイム

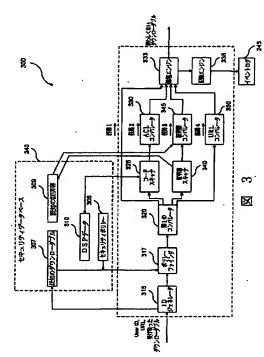
(74)代理人 弁理士 飯塚 義仁

最終頁に続く

# (54) 【発明の名称】 悪意のあるダウンローダブルからコンピュータおよびネットワークを保護するためのシステムお よび方法

# (57)【要約】

システムは、疑わしいダウンローダブルからコンピュー 夕を保護する。このシステムは、セキュリティポリシー と、ダウンローダブルを受け取るためのインターフェイ スと、このインターフェイスに接続されていて、前配セ キュリティポリシーを前記ダウンローダブルに適用し て、前記セキュリティポリシーが侵害されたか否かを判 定するためのコンパレータとを備えている。前記ダウン ローダブルは、Java (商標) アプレット、ActiveI(商 **톟)コントロール、JavaScript(商標)スクリプト、また** は、Visual Basicスクリプトを含んでいてよい。前記セ キュリティポリシーは、前記ダウンローダブルの宛先で あるクライアントに関わらず適用されるデフォルトセキ ュリティポリシー、前配クライアントまたは該クライア ントが属するグループに基づいて適用される特定のセキ ュリティポリシー、または、前記クライアント/グルー プおよび受け取った特定のダウンローダブルに基づいて 適用される特定のセキュリティポリシーを含んでいてよ い。このシステムは、好ましくは、前記ダウンローダブ ルのすべての構成要素をフェッチし、このフェッチした



## 【特許請求の範囲】

1. ダウンローダブルを受け取るステップと、

前記ダウンローダブルをセキュリティポリシーと比較し、前記セキュリティポリシーが侵害されたか否かを判定するステップと、

前記セキュリティポリシーが侵害された場合、前記ダウンローダブルを放棄するステップと

を具備するコンピュータに基づく方法。

- 2. 前記ダウンローダブルをダウンローダブルセキュリティファイルに分解する ステップと、該ダウンローダブルセキュリティファイルを前記セキュリティポリ シーと比較するステップとをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 3. 証明書をスキャンし、該証明書を信頼性が確認された証明書と比較するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 4. 前記ダウンローダブルの送り元のURLを既知のURLと比較するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 5. 前記既知のURLが信頼性が確認されたURLである請求の範囲第4項に記載の方法。
- 6. 前記既知のURLが信頼性が確認されていないURLである請求の範囲第4 項に記載の方法。
- 7. 前記ダウンローダブルがJava (商標) アプレットを含む請求の範囲第1項に 記載の方法。
- 8. 前記ダウンローダブルがActiveX(商標)コントロールを含む請求の範囲第
- 1項に記載の方法。
- 9. 前記ダウンローダブルがJavaScript(商標)スクリプトを含む請求の範囲第 1項に記載の方法。
- 10. 前記ダウンローダブルがVisual Basicスクリプトを含む請求の範囲第1項 に記載の方法。
- 11. 前記ダウンローダブルの宛先がクライアントであり、前記セキュリティポリシーは、前記ダウンローダブルの宛先であるクライアントにかかわらず適用さ

れるデフォルトセキュリティポリシーを含む請求の範囲第1項に記載の方法。

- 12. 前記ダウンローダブルの宛先がクライアントであり、前記セキュリティポリシーは、前記ダウンローダブルの宛先がクライアントである場合に適用される特定のセキュリティポリシーを含む請求の範囲第1項に記載の方法。
- 13. 前記ダウンローダブルの宛先がグループに属するクライアントであり、前 記セキュリティポリシーは、前記クライアントが特定のグループに属する場合に 適用される特定のセキュリティポリシーを含む請求の範囲第1項に記載の方法。
- 14. 前記ダウンローダブルの宛先がクライアントであり、前記ダウンローダブルを放棄した後に、その代替となる悪意の無いダウンローダブルを前記クライアントに送って通知するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法
- 15. 前記ダウンローダブルを放棄した後に、前記侵害をイベントログに記録するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 16. 前記ダウンローダブルを識別するためのダウンローダブル I Dを算出する ステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 17. 前記ダウンローダブルによって特定される構成要素をフェッチし、該フェッチされた構成要素を前記ダウンローダブルに含めるステップをさらに具備した 請求の範囲第16項に記載の方法。
- 18. 前記ダウンローダブルについてハッシング関数を実行するステップをさらに具備した請求の範囲第17項に記載の方法。
- 19. 前記ダウンローダブルによって特定されるすべての構成要素をフェッチするステップをさらに具備した請求の範囲第17項に記載の方法。
- 20. 意図された受領者のユーザ I Dを検査し、適当なセキュリティポリシーを 決定するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 21. 前記ダウンローダブルを検査し、適当なセキュリティポリシーを決定するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 22. 前記適当なセキュリティポリシーが、デフォルトセキュリティポリシーを含む請求の範囲第20項に記載の方法。

- 23. 前に受け取ったダウンローダブルを既知のダウンローダブルとして含めるステップをさらに具備した請求の範囲第26項に記載の方法。
- 24. 前記セキュリテイポリシーが、管理オーバーライドごとに拒絶すべきダウンローダブルを指示する請求の範囲第23項に記載の方法。
- 25. 前記セキュリティポリシーが、管理オーバーライドごとに許可すべきダウンローダブルを指示する請求の範囲第23項に記載の方法。
- 26. 前記ダウンローダブルを既知のダウンローダブルと比較するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 27. 前記既知のダウンローダブルが悪意のあるものである請求の範囲第26項 に記載の方法。
- 28. 前記既知のダウンローダブルが悪意の無いものである請求の範囲第26項に記載の方法。
- 29. 前記セキュリティポリシーがアクセスコントロールリストを含み、前記ダウンローダブルのセキュリティプロファイルデータを前記アクセスコントロール リストと比較するステップをさらに具備した請求の範囲第2項に記載の方法。
- 30. セキュリティポリシーの侵害を検出したときに、ユーザに通知するステップをさらに具備した請求の範囲第1項に記載の方法。
- 31. セキュリティポリシーと、

ダウンローダブルを受け取るためのインターフェイスと、

前記インターフェイスに接続されていて、前記セキュリティポリシーを前記ダウンローダブルに適用して、前記セキュリティポリシーが侵害されたか否かを判定するコンパレータと

を具備したシステム。

- 32. 前記ダウンローダブルがJava (商標) アプレットを含む請求の範囲第31 項に記載のシステム。
- 33. 前記ダウンローダブルがActiveX(商標)コントロールを含む請求の範囲第31項に記載のシステム。

- 34. 前記ダウンローダブルがJavaScript(商標)スクリプトを含む請求の範囲 第31項に記載のシステム。
- 35. 前記ダウンローダブルがVisual Basicスクリプトを含む請求の範囲第31 項に記載のシステム。
- 36. 前記ダウンローダブルの宛先がクライアントであり、前記セキュリティポリシーは、前記ダウンローダブルの宛先であるクライアントにかかわらず適用されるデフォルトセキュリティポリシーを含む請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 37. 前記ダウンローダブルの宛先がクライアントであり、前記セキュリティポリシーは、前記ダウンローダブルの宛先がクライアントである場合に適用される特定のセキュリティポリシーを含む請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 38. 前記ダウンローダブルの宛先がグループに属するクライアントであり、前 記セキュリティポリシーは、前記クライアントが特定のグループに属する場合に 適用される特定のセキュリティポリシーを含む請求の範囲第31項に記載のシス テム。
- 39. 前記インターフェイスに接続されていて、前記ダウンローダブルを割りするダウンローダブルIDを算出するためのIDジェネレータをさらに具備した請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 40. 前記IDジェネレータが、前記ダウンローダブルのすべての構成要素を予めフェッチし、該すべての構成要素を使用して前記ダウンローダブルIDを算出する請求の範囲第39項に記載のシステム。
- 41. 前記 I Dジェネレータが、予めフェッチされた前記すべての構成要素のデ

ィジタルハッシュを算出する請求の範囲第40項に記載のシステム。

- 42. 前記セキュリティポリシーを見つけるためのポリシーファインダをさらに 具備した請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 43. 前記ポリシーファインダが、前記ユーザに基づいて前記セキュリティボリシーを見つける請求の範囲第42項に記載のシステム。
- 44. 前記ポリシーファインダが、前記ユーザおよびダウンローダブルに基づい

て前記セキュリティポリシーを見つける請求の範囲第42項に記載のシステム。 45. 前記ポリシーファインダが、前記デフォルトセキュリティポリシーを求め

る請求の範囲第42項に記載のシステム。

4.6. 前記コンパレータが、前記セキュリティポリシーを検査して、適用すべき テストを決定する請求の範囲第31項に記載のシステム。

- 47. 前記コンパレータが、前記ダウンローダブルを既知のダウンローダブルと 比較する請求の範囲第46項に記載のシステム。
- 48. 前記既知のダウンローダブルが悪意のあるものである請求の範囲第47項に記載のシステム。
- 49. 前記既知のダウンローダブルが悪意の無いものである請求の範囲第47項に記載のシステム。
- 50. 前記セキュリティポリシーが、管理オーバーライドごとに拒絶すべきダウンローダブルを指示する請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 51. 前記セキュリティポリシーが、管理オーバーライドごとに許可すべきダウンローダブルを指示する請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 52. 前記ダウンローダブルの宛先がクライアントであり、

前記コンパレータは、代替となる悪意の無いダウンローダブルを前記クライア ントに送って通知する請求の範囲第31項に記載のシステム。

- 53. 前記コンパレータに接続されていて、前記ダウンローダブルをダウンロー ダブルセキュリティプロファイルデータに分解するコードスキャナをさらに具備 した請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 54. 前記コードスキャナに接続されていて、前記ダウンローダブルセキュリティプロファイルデータをアクセスコントロールリストと比較するACLコンパレータをさらに具備した請求の範囲第53項に記載のシステム。
- 5 5. 前記コンパレータに接続されていて、前記ダウンローダブルにおける証明書を検査する証明書スキャナをさらに具備した請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 56. 前記証明書スキャナに接続されていて、前記証明書を信頼性が確認された

証明書と比較する証明書コンパレータをさらに具備した請求の範囲第55項に記 較のシステム。

- 57. 前記コンパレータに接続されていて、前記ダウンローダブルの送り元のU RLを既知のURLと比較するURLコンパレータをさらに具備した請求の範囲 第31項に記載のシステム。
- 5 8. 前記既知のURLが信頼性が確認されていないURLである請求の範囲第 5 7項に記載のシステム。
- 59. 前記既知のURLが信頼性が確認されたURLである請求の範囲第57項 に記載のシステム。
- 60. 前記比較の結果に応答するための論理エンジンをさらに具備した請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 61. 前記論理エンジンが、前記セキュリティポリシーに従って応答する請求の 範囲第31項に記載のシステム。
- 62. 前記コンパレータに接続されていて、その結果をイベントログに記録する 記録エンジンをさらに具備した請求の範囲第31項に記載のシステム。
- 63. ダウンローダブルを受け取る手段と、

前記ダウンローダブルをセキュリティポリシーと比較し、前記セキュリティポ リシーが侵害されたか否かを判定する手段と、

前記セキュリティポリシーが侵害された場合、前記ダウンローダブルを放棄する手段と

を具備したシステム。

64. ダウンローダブルを受け取るステップと、

前記ダウンローダブルをセキュリティポリシーと比較し、前記セキュリティポリシーが侵害されたか否かを判定するステップと、

前記セキュリティポリシーが侵害された場合、前記ダウンローダブルを放棄するステップと

をコンピュータに実行させるためのプログラムコードを格納してなる、コンピュ ータにより読み取り可能な記憶媒体。 65. ダウンローダブルを識別するためのダウンローダブル I Dを生成するため

のコンピュータに基づく方法であって、

ダウンローダブルコードを選択するステップと、

選択された前記ダウンローダブルコードについての関数を実行し、ダウンローダブル I Dを生成するステップと、

前記ダウンローダブルIDを記憶するステップと

を具備する方法。

- 66. 前記関数がハッシング関数を含む請求の範囲第65項に記載の方法。
- 67. 前記ダウンローダブルコードが、ダウンローダブルの構成要素に対する参照を含み、前記構成要素をフェッチするステップをさらに具備した請求の範囲第65項に記載の方法。
- 68. 前記構成要素が、前記ダウンローダブルコードによって参照される第1の 構成要素を含む請求の範囲第67項に記載の方法。
- 69. 前記選択されたダウンローダブルコードが、前記ダウンローダブルに含まれ且つ該ダウンローダブルによって識別されるコードのすべてを含む請求の範囲 第65項に記載の方法。
- 70. 前記ダウンローダブルによって参照されるすべての構成要素をフェッチするステップをさらに具備した請求の範囲第67項に記載の方法。

### 【発明の詳細な説明】

悪意のあるダウンローダブルからコンピュータおよびネットワークを 保護するためのシステムおよび方法

### 発明の背景

#### 1. 発明の分野

この発明は、コンピュータネットワークに関し、特に、悪意のあるダウンロー ダブルからコンピュータおよびネットワークを保護するためのシステムおよび方 法に関する。

## 2. 背景技術の説明

現在のインターネットは、政府、大学、非営利団体および会社によって所有される10万個以上の個々のコンピュータネットワークの集合であり、加速度的に拡張している。インターネットは公開的なものであるので、該インターネットは、通常 "ウィルス" と呼ばれる、多くのシステムに損害を与えたりこれらを破壊したりするアプリケーションプログラムの主要発生源となっている。

従って、プログラマたちは、このようなウィルスが個々のコンピュータおよび
ネットワークを攻撃することを阻止するためのコンピュータおよびコンピュータ
ネットワークセキュリティシステムを設計し続けている。ほとんどの場合、この
ようなセキュリティシステムは比較的成功している。しかしながら、これらのセ
キュリティシステムは、"ダウンローダブル(Downloadables)"と通称されてい
るダウンロード可能なアプリケーションプログラムに付加され、または、ダウン
ロード可能なアプリケーションプログラムとして構成されたコンピュータピール
スを認識できるよう構成されていない。前記ダウンローダブルとは、ソースコンピュータからダウンロードされ、送り先(デスティネーション)コンピュータ上で
実行される実行可能なアプリケーションプログラムである。ダウンローダブルは
、典型的には、インターネットブラウザまたはウェブエンジンなどを介して、進
行中の処理によってリクエストされる。ダウンローダブルの例としては、Sun Mi crosystems, Inc. によって開発されたJava (商標)配信環境での使用のために
設計

されたJava (商標) アプレット、同じくSun Microsystems, Inc.によって開発されたJavaScriptスクリプト、Microsoft Corporationによって開発されたActiveX (商標) 配信環境での使用のために設計されたActiveX(商標) コントロール、および、同じくMicrosoft Corporationによって開発されたVisual Basicが含まれる。従って、悪意のあるダウンローダブルからネットワークを保護するためのシステムおよび方法が必要となっている。

# 発明の要点

この発明は、疑わしいダウンローダブルからネットワークを保護するためのシ ステムを提供する。該システムは、セキュリティポリシー(security policy) と、ダウンローダブルを受け取るためのインターフェイスと、該インターフェイ スに接続されていて、前記セキュリティポリシーを前記ダウンローダブルに適用 して、前記セキュリティポリシーが侵害されたか否かを判定するためのコンパレ ータとを具備している。前記ダウンローダブルは、Java (商標) アプレット、Ac tiveX(商標)コントロール、JavaScript(商標)スクリプト、または、Visual Basi cスクリプトを含んでいてよい。前記セキュリティポリシーは、前記ダウンロー ダブルの宛先であるクライアントに関わらず適用されるデフォルトセキュリティ ポリシー、前記クライアントまたは該クライアントが属するグループに基づいて 適用される特定のセキュリティポリシー、または、前記クライアント/グループ および受け取った特定のダウンローダブルに基づいて適用される特定のセキュリ ティポリシーを含んでいてよい。該システムは、好ましくは、前記ダウンローダ ブルのすべての構成要素をフェッチし、該フェッチした構成要素を含むダウンロ ーダブルについてハッシングファンクション (hashing function; ハッシング関 数)を実行することによって、前記ダウンローダブルを識別するダウンローダブ ルIDを算出するためのIDジェネレータを使用する。

さらに、前記セキュリティポリシーは、(1)既知の悪意のあるダウンローダブルと悪意の無いダウンローダブルとの比較、(2)管理オーバーライドごとの拒絶または許可すべきダウンローダブルの比較、(3)ダウンローダブルセキュリティプロファイルデータの、アクセスコントロールリストに対する比較、(4)前記ダウンローダブルに含まれるサーティフィケート(certificate;証明又は

証明書;以下「証明書」という)の、信頼性が確認されたサーティフィケート(certificate; 証明書)に対する比較、(5)前記ダウンローダブルの送り元のURLの、信頼性が確認されたURLおよび信頼性が確認されていないURLに対する比較、を含むいくつかの実行すべきテストを指示するものであってよい。これらのテストに基づき、論理エンジンは、前記ダウンローダブルを許可また

これらのテストに基づき、論理エンジンは、前記ダウンローダブルを許可または拒絶すべきことを判定することができる。

さらに、この発明は、疑わしきダウンローダブルからコンピュータを保護する ための方法を提供する。この方法は、ダウンローダブルを受け取るステップと、 前記ダウンローダブルをセキュリティポリシーと比較し、前記セキュリティポリ シーが侵害されたか否かを判定するステップと、前記セキュリティポリシーが侵 害されたか場合、前記ダウンローダブルを放棄するステップとを具備するもので ある。

この発明に係るシステムおよび方法は、既知の悪意のあるダウンローダブルからコンピュータを保護するものであってよい。この発明に係るシステムおよび方法は、疑わしいと判断されるオペレーションを実行するダウンローダブルを識別することができる。該システムおよび方法は、前記ダウンローダブルのコードを検査して、該コードが疑わしいオペレーションを含むか否かを判定し、この判定に応じて前記ダウンローダブルを許可または拒絶するものとすることができる。

## 図面の簡単な説明

図1は、この発明に係るネットワークシステムを示すブロック図。

図2は、図1の内部ネットワークセキュリティシステムの詳細を示すブロック 図。

図3は、図2のセキュリティプログラムおよびセキュリティデータベースの詳細を示すブロック図。

図4は、図3のセキュリティポリシーの詳細を示すプロック図。

図5は、図1のセキュリティ管理コンソールの詳細を示すプロック図

図6Aは、この発明に従って、疑わしいダウンローダブルの検査を行うための 方法を示すフローチャート。 図6Bは、図6Aの適当なセキュリティポリシーを見つけるためのステップの 詳細を示すフローチャート。

図6 Cは、入ってくるダウンローダブルを疑わしき物と判断すべきか否かを判定するための方法を示すフローチャート。

図7は、図6におけるダウンローダブルを分解するためのステップの詳細を示すフローチャート。

図8は、ダウンローダブルを識別するためのダウンローダブルIDを生成する ための方法800を示すフローチャート。

#### 好ましい実施の形態の詳細な説明

図1は、この発明に係るネットワークシステム100を示すブロック図である。該ネットワークシステム100は、通信チャンネル125を介して内部ネットワークセキュリティシステム110に接続された、例えば、インターネットと通称されている広域ネットワーク(WAN)のような外部コンピュータネットワーク105を含んでいる。さらに、前記ネットワークシステム100は、通信チャンネル130を介して前記内部ネットワークセキュリティシステム110に接続され、且つ、通信チャンネル135を介してセキュリティ管理コンソール120に接続された、例えば、法人のローカルエリアネットワーク(LAN)のような内部コンピュータネットワーク115を含んでいる。

前記内部ネットワークセキュリティシステム110は、前記外部コンピュータネットワーク105から受け取ったダウンローダブルを検査し、疑わしいと思われるダウンローダブルが前記内部コンピュータネットワーク115に進入するのを阻止する。この場合、望ましくないオペレーションを行いもしくはその可能性のあるダウンローダブル、または、前記内部コンピュータネットワーク115の完全性に脅威を与えもしくはその可能性のあるダウンローダブルが疑わしいものと判断される。なお、"疑わしい"という用語は、悪意のある、潜在的に悪意のある、望ましくない、または、潜在的に望ましくない等々を意味する。前記セキュリティ管理コンソール120は、前記内部ネットワークセキュリティシステム110の目視確認、変更および環境設定を可能にする。

図2は、前配内部ネットワークセキュリティシステム110の詳細を示すプロック図である。該内部ネットワークセキュリティシステム110は、信号パス220に接続された、例えば、Intel Pentium(登録商標)マイクロプロセッサまたはMotorola Power PC(登録商標)のような中央処理ユニット(CPU)205を備えている。さらに、前配内部ネットワークセキュリティシステム110は、前配外部コンピュータネットワーク105からダウンローダブルを受け取るために前配通信チャンネル125と信号パス220との間に接続された外部通信インターフェイス210と、疑わしいと思われないダウンローダブルを前配内部コンピュータネットワーク115に送るために前配信号パス220と前記通信チャンネル130との間に接続された内部通信インターフェイス225とを備えている。前配外部通信インターフェイス210および内部通信インターフェイス225は、前配外部コンピュータネットワーク105からダウンローダブルを受け取る機能、および、ダウンローダブルを前記内部コンピュータネットワーク115に送るための機能を有する統合的な通信インターフェイス(図示せず)の機能要素であってよい。

さらに、前記内部ネットワークセキュリティシステム110は、(キーボード、マウスおよびCRTディスプレイなどの)入/出力(I/O)インターフェイス215と、磁気ディスクなどのデータ記憶装置230と、ランダムアクセスメモリ(RAM)235とを備えており、これらの各々は前記信号バス220に接続されている。前記データ記憶装置230はセキュリティデータベース240を格納しており、該セキュリティデータベース240は、受け取ったダウンローダブルを疑わしいとすべきか否かを判定するためのセキュリティ情報を含んでいる。さらに、前記データ記憶装置230は、ダウンローダブルを受け取る可能性のある前記内部コンピュータネットワーク115内のユーザを示すユーザリスト260と、検査された各ダウンローダブルについての判定結果および前記内部ネットワークセキュリティシステム110の実行時表示を含むイベントログ245を格納している。オペレーティングシステム250は、前記CPU205による処理を制御するものであり、典型的には前記データ記憶装置230に格納されており、(図示例では)前記RAM235にロードされて実行される。セキュリティプ

u

グラム255は、入ってくるダウンローダブルの検査を制御するものであり、これも前記データ記憶装置230に格納されていて、(図示例では)前記RAM235にロードされて前記CPU205によって実行されてよい。

図3は、前記セキュリティプログラム255およびセキュリティデータベース 240の詳細を示すブロック図である。前記セキュリティプログラム255は、 IDジェネレータ315と、該IDジェネレータ315に接続されたポリシーフ ァインダ317と、該ポリシーファインダ317に接続された第1のコンパレー タ320とを含んでいる。前記第1のコンパレータ320は、4つの異なる経路 、すなわち、経路1、経路2、経路3および経路4、を介して論理エンジン33 3に接続されている。前記経路1は、前記第1のコンパレータ320から前記論 理エンジン333への直接的な接続部を含む。前記経路2は、前記第1のコンパ レータ320に接続されたコードスキャナと、該コードスキャナ325を前記論 理エンジン333に接続するアクセス・コントロール・リスト(ACL)コンパレ ータ330とを含む。前記経路3は、前記第1のコンパレータ320に接続され た証明書スキャナ340と、該証明書スキャナ340を前記論理エンジン333 に接続する証明書コンパレータ345とを含む。前記経路4は、前記第1のコン パレータ320を前記論理エンジン3330に接続するユニフォーム・リソース ・ロケータ(URL)を含む。また、記録エンジン335は、前記論理エンジン3 33と前記イベントログ245との間に接続されている。

前記セキュリティプログラム255は前記セキュリティデータベース240と 協働して動作し、該セキュリティデータベース240は、セキュリティポリシー305と、既知のダウンローダブル307と、既知の証明書309と、前記既知のダウンローダブル307に対応したダウンローダブル・セキュリティ・プロファイル(DSP)310を含む。前記セキュリティポリシー305は、特定のユーザ260に固有のポリシーと、入ってくるダウンローダブルを許可するへきかまたは拒絶するべきかを判定するためのデフォルト(または一般的)ポリシーとを含む。これらのセキュリティポリシー305は、拒絶すべき特定のダウンロー

ダブル、許可すべき特定のダウンローダブル、または、未知のダウンローダブル を許可するために必要な規準を指示することができる。図4において、前記セキ

ュリティポリシー305は、ポリシーセレクタ405と、アクセスコントロール リスト410と、信頼性が確認された証明書リスト415と、URLルールベー ス420と、管理オーバライドごとに許可または拒絶すべきダウンローダブルの リスト425とを含む。

前配既知のダウンローダブル307は、オリジナル機器マニュファクチャラ(OEM)が悪意あるものとして認識しているダウンローダブルのリスト、および、このセキュリティプログラム255によって前に受け取られたダウンローダブルのリストを含む。前記DSPデータ310は、各前記既知のダウンローダブル307によって試みられる可能性のあるすべての潜在的に悪意のあるまたは疑わしいコンピュータオペレーションのリストを含むものであり、さらに、これらのそれぞれの引き数を含んでいてよい。オペレーションの確認された引き数は"確定された引き数"と称され、確認されていない引き数は"確定されていない引き数"と称される。次に、前記コードスキャナ325に関連して、前記DSPデータ310について説明する。

前記IDジェネレータ315は、前記外部通信インターフェイス210を介して前記内部通信インターフェイス105からダウンローダブル(その送り元のURLおよび意図された受領者のユーザIDを含む)を受け取り、各ダウンローダブルIDを強別するためのダウンローダブルIDを生成する。該ダウンローダブルIDは、完全なダウンローダブルコードのディジタル・ハッシュ(hash)を含むのが好ましい。また、前記IDジェネレータ315は、ダウンローダブルIDの生成のためのコードに含まれまたはこれによって識別されるすべての構成要素を前もってフェッチするのが好ましい。例えば、該IDジェネレータ315は、ダウンローダブルIDの生成のためのJava(商標)アプレットのバイトコードに含まれまたはこれによって識別されるすべてのクラスを前もってフェッチしてよい。同様に、該IDジェネレータ315は、ActiveX(商標)コントロールがダウンローダブルIDを算出するためのINFファイルにリストされたすべての構成要

素を取り出してよい。従って、ダウンローダブルのダウンローダブルIDは、前 記IDジェネレータ315が同一のダウンローダブルを受け取る時は常に同じも のとなる。前記IDジェネレータ315は、生成されたダウンローダブルIDを

前記既知のダウンローダブル307のリストに加える(それが未だリストされていない場合)。そして、前記IDジェネレータ315は、前記ダウンローダブルおよびダウンローダブルIDを前記ポリシーファインダ317に送る。

前記ポリシーファインダ317は、意図されたユーザのユーザIDおよびダウンローダブルIDを使用して、受け取ったダウンローダブルに適用される特定のセキュリティポリシー305を選択する。前記ユーザ(またはそのスーパーグループの1つ)および前記ダウンローダブルについて定義された特定のポリシー305が存在する場合、そのポリシーが選択される。そうでない場合,前記ユーザ(またはそのスーパーグループの1つ)について定義された一般的なポリシー305が選択される。こうして、前記ポリシーファインダ317は、選択した前記ポリシーを前記第1のコンパレータ320に送る。

前記第1のコンパレータ320は、前記ポリシーファインダ317から、前記 ダウンローダブル、ダウンローダブルIDおよびセキュリティポリシー305を 受け取る。前記第1のコンパレータ320は、前記セキュリティポリシー305 を検査し、前記ダウンローダブルを許可するためにどのステップが必要であるか を判定する。例えば、前記セキュリティポリシー305は、このダウンローダブルを許可するために、前記経路1、経路2、経路3および経路4からなる4つの 経路のすべてを通らなければならない、ということを示してよい。代案として、前記セキュリティポリシー305は、このダウンローダブルを許可するために、前記経路のうちの1つだけを通らなければならない、ということを指示してよい。前記経路のうちの1つだけを通らなければならない、ということを指示してよい。前記第1のコンパレータ320は、前記セキュリティポリシー305によって示された経路に適当な情報を送ることによって、これに応答する。

## 経路 1

経路1において、前記第1のコンパレータ320は、前記ポリシーファインダ 317から受け取ったセキュリティポリシー305のポリシーセレクタ405を チェックする。該ポリシーセレクタ405が"許可された"または"拒絶された"ものである場合、前記第1のコンパレータ320は、この結果を直接前記論理エンジン333に送る。そうでない場合、前記第1のコンパレータ320は、ポリシーセレクタ405の内容に基づいて、経路2および/または経路3および/ま

たは経路4での比較を行う。なお、前記第1のコンパレータ320それ自体は、 前記ダウンローダブルIDを、管理オーバライド425ごとに許可または拒絶す るためのダウンローダブルのリストと比較する。すなわち、システムセキュリティアドミニストレータは、特定のダウンローダブルを "許可されるもの"または "拒絶されるもの"として定義することができる。

代案として、前記論理エンジン333が、各前記経路の結果を受け取り、前記ポリシーセレクタ405に基づき、前記ダウンローダブルを許可すべきか、または、拒絶すべきかを最終的に判定するようにしてもよい。前記第1のコンパレータ320は、その比較結果を前記論理エンジン333に通知する。

## <u>経路 2</u>

経路2において、前記第1のコンパレータ320は、前記ダウンローダブル、ダウンローダブルIDおよびセキュリティポリシー305を前記コードスキャナ325に送る。前記受け取ったダウンローダブルのDSPデータ310が既知のものである場合、前記コードスキャナ325は、その情報を読み出し、前記ACLコンパレータ330に送る。そうでない場合、前記コードスキャナ325は前記DSPデータ310を分解する。すなわち、前記コードスキャナ325は、通常の解析技術を使用して、前記ダウンローダブルのコード(予めフェッチされたすべての構成要素を含む)をDSPデータ310に分解する。該DSPデータ310は、特定のダウンローダブル307によって試みられる可能性のあるすべての潜在的に悪意のあるまたは疑わしいコンピュータオペレーションのリストを含むものであり、さらに、これらのオペレーションの各々の引き数を含んでよい。例えば、DSPデータ310は、特定のファイルからのREAD、未分解のホストへのSEND等を含んでいてよい。前記コードスキャナ325は、今まで潜在的に悪意

のあるものと判断され得たダウンローダブルコードにおけるすべてのオペレーションのリスト、および、前記ダウンローダブルコードによってアクセスされるすべてのファイルのリストとして前記DSPデータ310を生成することができる。なお、前記コードスキャナ325は、前記コードにおける、望ましくないまたは該コードがハッカによって書かれたことを示唆するパターンをサーチすることができる。

# 潜在的に悪意のあるものとして判断されるオペレーションのリストの例

ファイルオペレーション:ファイルのREAD (読み出し)、ファイルのWRITE ( 書き込み) :

ネットワークオペレーション: ソケットによるLISTEN (聞き取り)、ソケットへのCONNECT (接続)、データのSEND (送出)、データのRECEIVE (受取り)、VI EW INTRANET (イントラネット視察);

登録オペレーション:登録アイテムのREAD (読み出し)、登録アイテムのWRIT E (書き込み):

オペレーティングシステムオペレーション: EXIT WINDOW(ウィンドウ退出)、E

XIT BROWSER(ブラウザ退出)、START PROCESS/THREAD(オペレーション/スレッド
の開始)、KILL PROCESS/THREAD(オペレーション/スレッドの停止)、CHANGE PRO

CESS/THREAD PRIORITY(オペレーション/スレッドの優先順位の変更)、DYNAMICA

LLY LOAD A CLASS/LIBRARY(クラス/ライブラリの動的ロード)など;

資源使用しきい値:メモリ、CPU、グラフフィックスなど。

好ましい実施の形態において、前記コードスキャナ325は全内容検査を実行する。しかしながら、セキュリティの低減を伴うが速度を高める目的で、前記コードスキャナ325は、前記ダウンローダブルのヘッダのような一部分のみを検査してもよい。そして、該コードスキャナ325は、そのDSPデータを(そのダウンローダブルIDに対応する)DSPデータ310に格納し、前記セキュリティポリシー305との比較のために、前記ダウンローダブルおよびDSPデータを前記ACLコンパレータ330に送る。

該ACLコンパレータ330は、前記コードスキャナ325から前記ダウンロ

ーダブル、これに対応するDSPデータおよびセキュリティポリシー305を受け取り、前記DSPデータをセキュリティポリシー305と比較する。すなわち、前記ACLコンパレータ330は、受け取ったダウンローダブルのDSPデータを、受け取ったセキュリティポリシー305におけるアクセスコントロールリスト410と比較する。該アクセスコントロールリスト410は、前記ダウンローダブルを通すべきか、または、阻止すべきかを示す規準を含む。例えば、アク

セスコントロールリストは、前記DSPデータがシステムファイルへのWRITEコマンドを含む場合に該ダウンローダブルが阻止されるべきものと示してよい。前 記ACLコンパレータ330は、その結果を前記論理エンジン333に送る。

経路3において、前記証明書スキャナ340は、前記受け取ったダウンローダブルがVerisign、Inc.のような証明書発行者によって署名されているか否かを判定し、該ダウンローダブルに含まれる証明書をスキャンする。前記証明書スキャナ340は、検出された証明書を前記証明書コンパレータ345に送る。該証明書コンパレータ345は、ゼキュリティアドミニスタレータによって信頼できるものと判断された既知の証明書を読み出し、前記検出された証明書を該既知の証明書と比較し、前記ダウンローダブルが信頼性のおける証明書によって署名されたものか否かを判定する。該証明書コンパレータ345は、その結果を前記論理エンジン333に送る。

# 経路4

経路3

経路4において、前記URLコンパレータ350は、前記ダウンローダブルのソースを示すURLをURLルールベース420に格納されたURLに対して検査し、前記ダウンローダブルが信頼性のおけるソースから送られたものか否かを判定する。前記セキュリティポリシー305に基づき、前記URLコンパレータ350は、前記ダウンローダブルが信頼のおけないソースから送られたもの、すなわち、信頼のおけるソースから送られたものではない場合に、該ダウンローダブルを疑わしいものと判断してよい。例えば、前記ダウンローダブルが既知のハッカから送られたものである場合、該ダウンローダブルは、疑わしいものと判断

され、悪意のあるものと推定されてよい。前記URLコンパレータ350は、その結果を前記論理エンジン333に送る。

前記論理エンジン333は、各前記経路の結果および前記セキュリティポリシー305におけるポリシーセレクタ405を検査し、前記ダウンローダブルを許可すべき、または、拒絶すべきかを判定する。前記ポリシーセレクタ405は、各前記経路から受け取った論理表現を含む。例えば、該ダウンローダブルが前記経路のうちのいずれかで阻止された場合、すなわち、該ダウンローダブルが悪意

のあるものである場合(経路1)、該ダウンローダブルが疑わしいオペレーショ ンを要求する可能性のあるものである場合(経路2)、該ダウンローダブルが信 頼性が確認された証明書発行者によって署名されていないものである場合(経路 3)、または、該ダウンローダブルが信頼のおけないソースから送られたもので ある場合(経路4)に、前記論理エンジン333はこのダウンローダブルを拒絶 することができる。前記論理エンジン333は、前記セキュリティポリシー30 5に含まれるポリシーセレクタ405に従って、他の論理表現を適用してよい。 前記ダウンローダブルが通過可能であると前記ポリシーセレクタ405が示す場 合、前記論理エンジン333は、該ダウンローダブルを意図された受領者に送る 。前記ダウンローダブルが拒絶すべきものと前記ポリシーセレクタ405が示す 場合、前記論理エンジン333は、悪意のないダウンローダブルを意図された受 領者に送り、これにより、前記内部ネットワークセキュリティシステム110が 前記オリジナルのダウンローダブルを放棄した旨ユーザに通知する。さらに、前 記論理エンジン333は前記記録エンジン335にステータスレポートを送り、 該記録エンジン335は、例えばMISディレクタによるその後の再検査のため に、前記レポートをデータ記憶装置230のイベントログ245に格納する。

図5はセキュリティ管理コンソール120の詳細を示すブロック図であり、該 セキュリティ管理コンソール120は、前記通信チャンネル135に接続された セキュリティポリシーエディタ505と、前記通信チャンネル135とユーザ通 知エンジン515との間に接続されたイベントログ分析エンジン510と、前記 通信チャンネル135に接続されたダウンローダブルデータベース検査エンジン 520とを具備している。さらに、前記セキュリティ管理コンソール120は、 図2に示されたコンピュータ構成要素と同様なコンピュータ構成要素を備えてい る。

前記セキュリティポリシーエディタ505は、I/Oインターフェイス215 と同様なI/Oインターフェイスを使用して、前記セキュリティポリシー305 の許可されたユーザ修正を可能にする。すなわち、前記セキュリティポリシーエディタ505は、許可されたユーザが、ユーザ260に対応する特定のセキュリティポリシー305、デフォルトまたは一般的なセキュリティポリシー305、

管理オーバライドごとに拒絶すべきダウンローダブル、管理オーバライドごとに許可すべきダウンローダブル、信頼性が確認された証明書のリスト415、ポリシーセレクタ405、アクセスコントロールリスト410、URLルールベース420におけるURLなどを修正することを可能にする。例えば、許可されたユーザが新たな悪意のあるダウンローダブルについて知った場合、該ユーザは、システムオーバライドごとに拒絶すべきダウンローダブルに前記ダウンローダブルを加えることができる。

前記イベントログ分析エンジン510は、前記データ記憶装置230に格納されたイベントログ245に含まれるステータスレポートを検査する。該イベントログ分析エンジン510は、(例えば、セキュリティシステムマネージャまたはMISディレクタなどの)ユーザの通知が許可されたものか否かを判定する。例えば、30分の期間内に内部ネットワークセキュリティシステム110によって10個の疑わしいダウンローダブルが放棄された場合、前記イベントログ分析エンジン510は、ユーザ通知を許可し、これにより、潜在的な切迫したセキュリティ上の脅威を示してよい。従って、前記イベントログ分析エンジン510は、ユーザ通知エンジン515に対してユーザに通知するよう指示する。該ユーザ通知エンジン515は、内部通信インターフェイス220または外部通信インターフェイス210を介して、前記ユーザにeメールを送ってよく、または、前記ユーザのディスプレイ装置(図示せず)にメッセージを表示してよい。

図6Aは、疑わしいダウンローダブルから内部コンピュータネットワーク11

5を保護するための方法600を示すである。該方法600は、前記IDダウンローダブル315がダウンローダブルを受け取るステップ602から始まる。前記IDダウンローダブル315は、ステップ604において、好ましくは、(予めフェッチされた構成要素を含む)ダウンローダブルコードのディジタルハッシュを生成することによって、受け取ったダウンローダブルを示すダウンローダブルIDを生成する。ステップ606において、前記ポリシーファインダ317は、意図された受領者(または、該意図された受領者が属するグルーフ)を示すユーザIDおよびダウンローダブルに対応する適当なセキュリティポリシー305を検出する。この選択されるセキュリティポリシー305は、デフォルトセキュ

ティポリシー305であってよい。次に、図6Bを参照して、ステップ606に ついてより詳細に説明する。

ステップ608において、前記第1のコンパレータ320は、管理オーバライド425ごとに許可または拒絶すべきダウンローダブルのリストを入ってくるダウンローダブルのダウンローダブルIDに対して検査し、該ダウンローダブルを自動的に許可すべきか否かを判定する。許可すべき場合、ステップ612において、前記第1のコンパレータ320は、その結果を前記論理エンジン333に送る。許可すべきでない場合、前記方法600はステップ610に進む。ステップ610において、前記第1のコンパレータ320は、管理オーバライド425ごとに拒絶すべきダウンローダブルのリストを入ってくるダウンローダブルのダウンローダブルIDに対して検査し、該ダウンローダブルを自動的に拒絶すべきか否かを判定する。拒絶すべき場合、ステップ612において、前記第1のコンパレータ420は、その結果を前記論理エンジン333に送る。拒絶すべきでない場合、前記方法600はステップ614に進む。

ステップ614において、前記第1のコンパレータ320は、前記ダウンロー ダブルが経路4に従ってテストされるべき旨前記セキュリティポリシー305に よって示されているか否かを判定する。NOである場合、前記方法600はステ ップ618にジャンプする。YESである場合、前記URLコンパレータ350 は、ステップ 6 1 6 において、前配入ってくるダウンローダブルに含まれたUR Lを前記UR Lルールベース 4 2 0 と比較し、そして、前配方法 6 0 0 はステップ 6 1 8 に進む。

ステップ618において、前記第1のコンパレータ320は、前記ダウンローダブルが経路2に従ってテストされるべき旨前記セキュリティポリシー305によって示されているか否かを判定する。NOである場合、前記方法600はステップ620にジャンプする。YESである場合、ステップ626において、前記コードスキャナ235は、前記入ってくるダウンローダブルのダウンローダブルIDに基づいてDSPデータ310を検査し、該ダウンローダブルが予め分解されたものか否かを判定する。YESである場合、前記方法600はステップ630にジャンプする。そうでなければ、ステップ628において、前記コードスキ

ャナ235は、前記ダウンローダブルをDSPデータに分解する。ダウンローダブル分解は図7を参照してより詳細に説明される。ステップ630では、ACLコンパレータ330が、入ってくるダウンローダブルのDSPデータを、アクセスコントロールリスト410(これはダウンローダブルがテストに通るか落ちるかに必要な基準を含む)に対して比較する。

ステップ620において、前記第1のコンパレータ320は、前記ダウンローダブルが前記経路3に従ってテストされるべき旨前記セキュリティポリシー305によって示されているか否かを判定する。NOである場合、前記方法600は、テップ612に戻り、実行された各テストの結果を前記論理エンジン333に送る。YESである場合、ステップ622において、前記証明費スキャナ622は、前記ダウンローダブルをスキャンし、そこに含まれる証明費をスキャンする。ステップ624において、前記証明費コンパレータ345は、信頼性が確認された証明費リスト(TCL)415から信頼性が確認された証明費を読み出し、前記ダウンローダブルに含まれる証明費を前記信頼性が確認された証明費と比較し、前記ダウンローダブルが信頼性が確認されたソースによって署名されたものであるか否かを判定する。そして、、前記証明費コンパレータ345が各前記経路の結果を前記論理エンジン333に送ることによって、前記方法600はステ

ップ612に進む。前記論理エンジン333のオペレーションについて、図6C を参照して以下に詳しく説明する。そして、前記方法600は終了する。

当業者に認識され得るように、前記テストは様々異なる順序で実行されてよく、各前記テストが実行されなくてもよい。さらに、当業者に認識され得るように、前記経路1は図6Aにおいて自動許可または拒絶オペレーションとして説明したが、該経路1の結果は前記論理エンジン333によって適用される他の述語であってもよい。さらに、前記テストは図6Aにおいて直列的に示されているが、これらのテストは図3に示したように並列的に実行されてもよい。

図6 Bは、図6 Aのステップ6 0 6(以下、方法6 0 6 という)の詳細を示すフローチャートである。この方法6 0 6 によると、先ずステップ6 5 0 において、前記ポリシーファインダ3 1 7 は、前記セキュリティポリシー3 0 5 がユーザ I Dおよびダウンローダブルに対応する特定のセキュリティポリシーを含むか否か

を判定する。YESである場合、前記ポリシーファインダ317は、ステップ654において、前記対応するセキュリティポリシー305をフェッチする。NOである場合、前記ポリシーファインダ317は、ステップ652において、前記ユーザIDに対応するデフォルトまたは一般的セキュリティポリシー305をフェッチする。そして、前記方法606が終了する。

図6 Cは、前記入ってくるダウンローダブルを許可すべきか拒絶すべきかを判定するための方法655の詳細を示すフローチャートである。この方法655によると、先ずステップ660において、前記論理エンジン333は、前記第1のコンパレータ320、ACLコンパレータ330、証明書コンパレータ345およびURLコンパレータ350からそれぞれの結果を受け取る。前記論理エンジン333は、ステップ662において、前記結果を前記セキュリティポリシー305に含まれるポリシーセレクタ405と比較し、ステップ664において、前記ポリシーセレクタ405がダウンローダブルの通過を確認するか否かを判定する。例えば、前記ダウンローダブルが経路1~4のテストのうちの1つを通過する場合、前記論理エンジン333が該ダウンローダブルを通す旨前記ポリシーセ

レクタ405によって示されてよい。前記ダウンローダブルが通過すべき旨前記ポリシーセレクタ405が示す場合、前記論理エンジン333は、ステップ666において、前記ダウンローダブルを意図された受領者に送る。ステップ668において、前記論理エンジン333はその結果を前記記録エンジン335に送り、該記録エンジン335は、その後の再検査のために前記結果を前記イベントログ245に格納する。そして、方法655が終了する。ステップ644において前記ダウンローダブルが通過すべきでない旨前記ポリシーセレクタ405が示した場合、前記論理エンジン333は、ステップ670において前記ダウンローダブルを停止させ、そしてステップ672において、前記入ってくるダウンローダブルが阻止されたことをユーザに知らせるために悪意のない代替ダウンローダブルを送る。

図7は、ダウンローダブルをDSPデータ310に分解するための図6Aのステップ628(以下、方法628という)の詳細を示すフローチャートである。 この方法628によると、先ずステップ705において、前記コードスキャナ3

25は前記ダウンローダブルのマシーンコードをディアセンブルする。前記コードスキャナ325は、ステップ710において前記マシーンコードにおけるそれぞれのコマンドを分解し、ステップ715において、前記分解されたコマンドが疑わしいものか否か(すなわち、前記コマンドが図3を参照して上述したリストに示されたオペレーションのうちの1つか否か)を判定する。NOである場合、ステップ725において、前記コードスキャナ325は、前記ダウンローダブルの分解を完了したか否か、すなわち、前記ダウンローダブルコードにおけるすべてのオペレーションが分解されたか否かを判定する。YESである場合、この方法628が終了する。NOの場合、この方法628はステップ710に戻る。

前記コードスキャナ325は、ステップ715において前記分解された構成要素が疑わしいものであると判定した場合、ステップ720において前記疑わしいコマンドおよびそのコマンドパラメータをデコードして、DSPデータとして登録する。ステップ720において、前記コードスキャナ325は、前記コマンドおよびコマンドパラメータをコマンドクラス(例えば、ファイルオペレーション

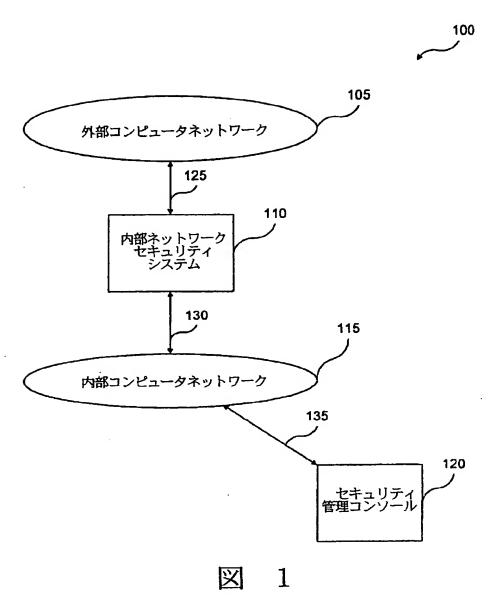
、ネットワークオペレーション、登録オペレーション、オペレーティングシステムオペレーション、資源使用しきい値)に基づくフォーマットで登録する。そして、この方法628はステップ725にジャンプする。

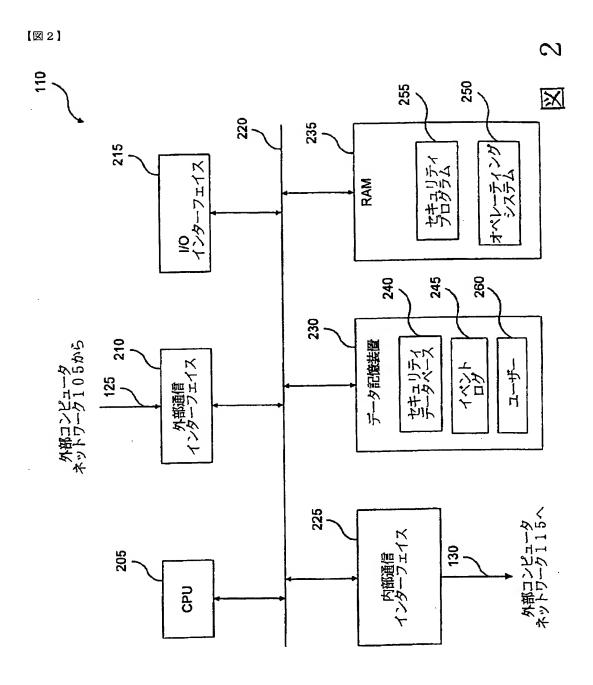
図8は、ダウンローダブルを識別するためのダウンローダブルIDを生成するための方法800を示すフローチャートである。該方法800によると、先ずステップ810において、前記IDジェネレータ315は、前記外部通信ネットワーク105からダウンローダブルを受け取る。前記IDジェネレータ315は、ステップ820において、前記ダウンローダブルコードにおいて参照される構成要素のいくつかまたはすべてをフェッチしてよく、ステップ830において該フェッチされた構成要素を前記ダウンローダブルコードに含ませる。ステップ840において、前記IDジェネレータ315は、前記ダウンローダブルコードの少なくとも一部についてハッシングファンクション(hashing function;ハッシング関数)を実行することにより、ダウンローダブルIDを生成する。ステップ850において、前記IDジェネレータ315は、生成された前記ダウンローダブルIDを生成する。ステップ850において、前記IDジェネレータ315は、生成された前記ダウンローダブルIDを生成する。ステップ850において、前記IDジェネレータ315は、生成された前記ダウンローダブルIDをDSPデータ310に対する参照としてセキュリティデータベース24

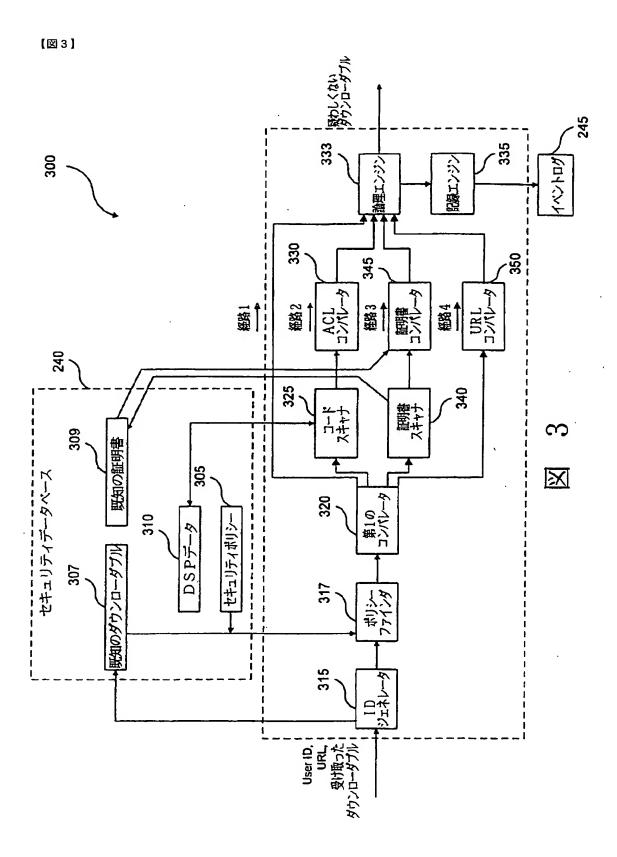
0に格納する。従って、前記ダウンローダブルIDは、同一のダウンローダブル に遭遇するごとに同じものとなる。

この発明は、上述の好ましい実施の形態に限定されることなく、様々な変更が 可能である。例えば、この発明は内部コンピュータネットワークを保護するため のシステムとして説明したが、この発明は、個々のコンピュータを保護するため のシステムとして実施してもよい。また、この発明の構成要素は、プログラム化 された汎用のディジタルコンピュータを使用して、アプリケーションごとに固有 の集積回路を使用して、または、相互接続された通常の構成要素および回路を使 用して実現されてよい。ここで述べた実施例は、あくまでも説明の為のものであ って、完全さや限定を意図しているものではない。多くの別形態と変形とが、前 述の教示に照らして、可能である。

【図1】







【図4】

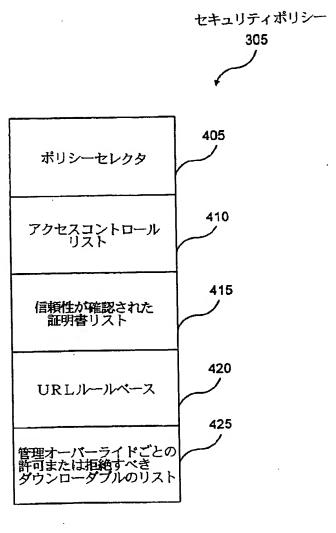
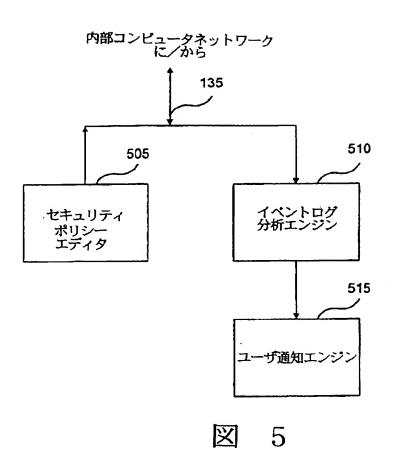
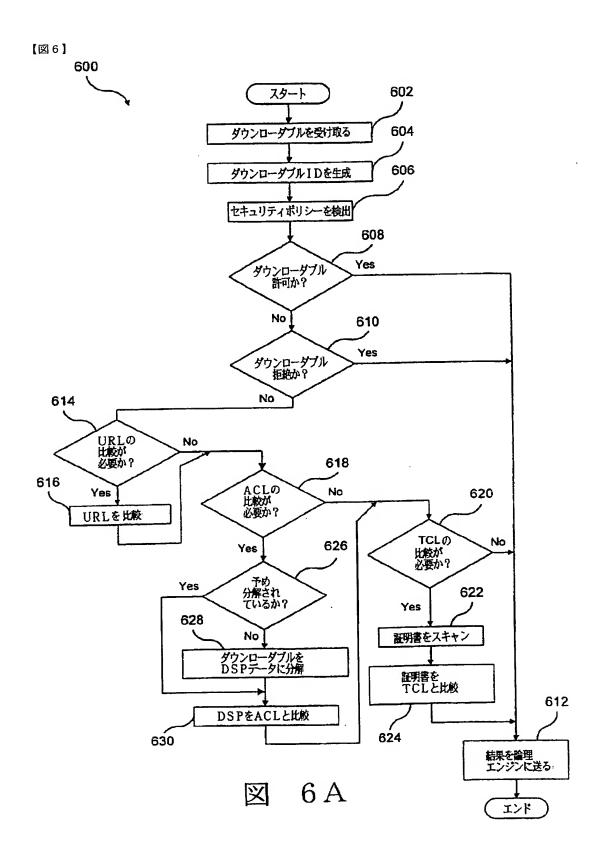


図 4

【図5】







【図6】

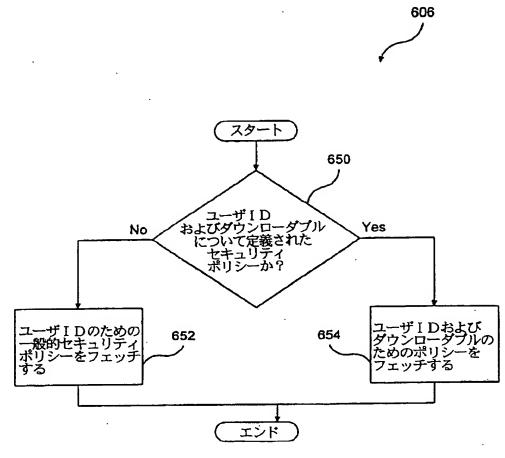
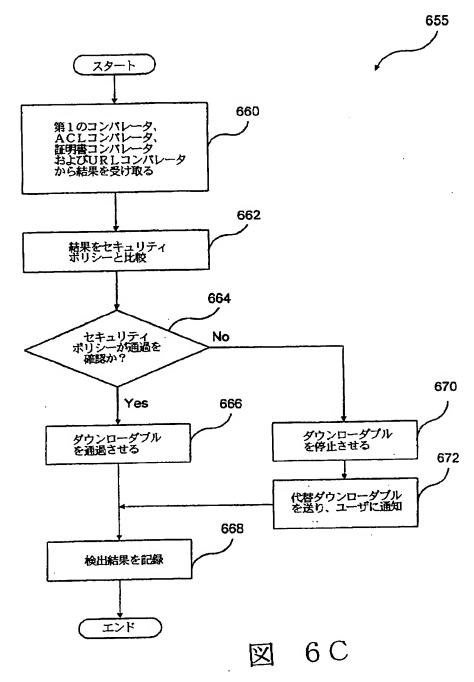
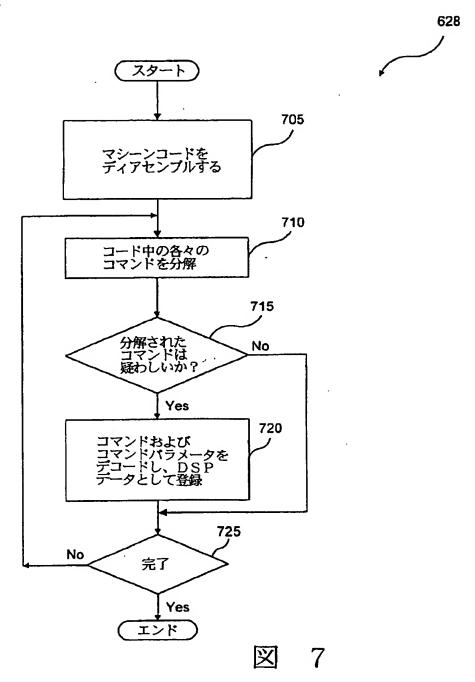


図 6B

【図6】



【図7】



【図8】

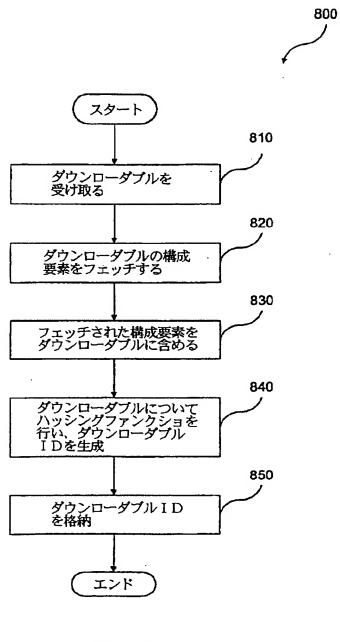


図 8

# 【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH REPO		ORT	International application No. PCT/IB97/01626	
A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER  IPC(6): G06F 19:00, 15/18, 9:44  US CL: 395/187.01, 186, 188.01, 200.48, 200.59, 10  According to International Patent Classification (IPC) or to both setional classification and IPC  B. FIELDS SEARCHED  Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)  U.S.: 395/187.01, 186, 188.01, 200.48, 200.59, 10  Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched				
NONE  Electronic data base committed during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)				
ЭКОИ				
C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT				
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages			Relevant to claim No.
X,P	US 5,572,643 A (JUDSON) 05 November 1996, col. 2, lines 12-53, col. 3, lines 48-67, col. 4, lines 5-51, col. 7, lines 1-13			1-70
х	US 5,077,677 A (MURPHY ET AL) LINES 60-66, COL. 19, LINES 8-16	10, 35		
X,E	US 5,692,047 A (MCMANIS) 25 November 1997, col. 3, lines 14-29.			66
	·			
Further socuments are listed in the continuation of Box C. See patent family annex.				
"A" Special extragonies of cited documents:  "A" decument defining the general state of the ert which is not considered the principle or theory underlying the international filing data or priority data and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention				
"E" surfair document published on or ofter the international filing data  "L" decument which may throw doubts on priority claim(s) or which is said to establish the publication data of enother sization or other model rescond (so modelled)  "Y" decument is taken alone when the document is taken alone when the document is taken alone when the document of perticular relevance, the claimed investion essent be				
*O* document referring to m oral disclosure, use, exhibition or other means of the same and the invertee an inventive step when the document means of the same and the inventional falling data but later than the priority data themself.  *P* document published prior to the international falling data but later than the priority data themself.				à documents, such overbination des est
Date of the actual completion of the international search  Date of mailing of the international search  14 MAY 1998				
Name and meiting address of the ISAUS Commissioner of Patents and Trademarks Box PCT Washington, D.C. 20231  Pierre EDDY ELISCA  The Property of Patents and Trademarks The Pierre EDDY ELISCA  The Pi				
Facsimile No. (703) 305-3230 Telephone No. (703) 305-3987				

Form PCT/ISA/210 (second about)(July 1992)\*

#### フロントページの続き

を判定することができる。

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), CA, IL, JP 【要約の続き】

構成要素を含むダウンローダブルについてのハッシング 関数を実行することによって、前記ダウンローダブルを 識別するダウンローダブル I Dを算出するための I Dジ エネレータを使用する。前記セキュリティポリシーは、 (1) 既知の悪意のあるダウンローダブルおよび悪意の 無いダウンローダブルとの比較、(2)管理オーバーラ イドごとの拒絶または許可すべきダウンローダブルとの 比較、(3) ダウンローダブルセキュリティプロファイ ルデータの、アクセスコントロールリストに対する比 較、(4)前記ダウンローダブルに含まれる証明書の、 信頼性が確認された証明書との比較、(5)前記ダウン ローダブルの送り元のURLの、信頼性が確認されたU RLおよび信頼性が確認されていないURLに対する比 較を含むいくつかの実行すべきテストを指示するもので あってよい。これらのテストに基づき、論理エンジン は、前記ダウンローダブルを許可または拒絶すべきこと